

(11) Publication number:

11239134 A

Generated Document

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(21) Application number: 10306748

(51) Intl. Cl.: H04L 12/18 H04H 1/00 H04L 12/56 H04M

3/00 H04N 7/173

(22) Application date: 28.10.98

(30) Priority:

30.10.97 US 97 960799

(43) Date of application

publication:

31.08.99

(84) Designated contracting states: (71) Applicant: MATSUSHITA ELECTRIC IND CO LTD

(72) Inventor: BUSHMITCH DENNIS

(74) Representative:

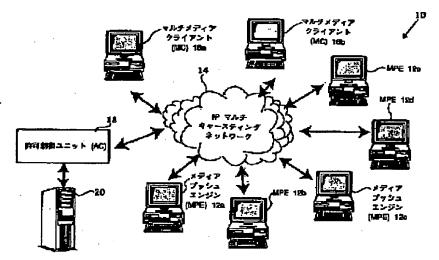
(54) DISTRIBUTED MEDIA TRANSMISSION SYSTEM

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a distributed media transmission system which can communicate multimedia data, such as the media selected matters. audios and/or videos, etc., in real time in high qualities without relying upon the retry technique of delay causing transmission.

SOLUTION: MPEs 12a-12e communicate with an MC 16 through a multi- casting network 14. A data stream is distributed to the MPEs 12a-12e by using a nonhierarchical encoding technique and expressed as a set of the components of a sub-stream which can be reconstructed even when the number of the components is smaller than that of all components. The permission control to multicast sessions is managed by a distributing method. A permission control unit 18 opens a multicast stream so that the next permission control may be decided by means of the MPEs 12a-12e. The session management, etc., is performed in accordance with an RTCP(real time control protocol) and the abovementioned components are transmitted based on an RTP(real time protocol).

COPYRIGHT: (C)1999,JPO



(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-239134

(43)公開日 平成11年(1999)8月31日

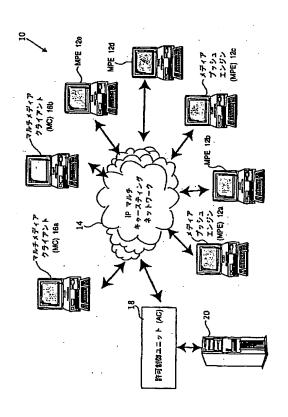
(51) Int.Cl. ⁶	識別記号	FI	FI		
H04L 12/18		H04L 11/18			
H 0 4 H 1/00		H 0 4 H 1/00	Z		
H 0 4 L 12/56		H 0 4 M 3/00	В		
H 0 4 M 3/00		H 0 4 N 7/173	7/173 6 1 0 Z		
H 0 4 N 7/173	610	H 0 4 L 11/20	1/20 1 0 2 A		
		審査請求 有	請求項の数15 OL (全 17 頁)		
(21)出願番号	特願平10-306748	(1-)	(71)出願人 000005821 松下電器産業株式会社		
(22)出願日	平成10年(1998)10月28日				
	•	(72)発明者 デニス	・プッシュミッチ		
(31)優先権主張番号	08/960799	アメリ	アメリカ合衆国07901ニュージャージー州		
(32)優先日	1997年10月30日	サミッ	サミット、サミット・アベニュー123番、		
(33)優先権主張国	米国 (US)	ナンバ	ナンバー2		
		(74)代理人 弁理士	(74)代理人 弁理士 青山 葆 (外2名)		

(54) 【発明の名称】 分散型メディア伝送システム

(57)【要約】

【課題】 遅延を生じさせる伝送の再試行技術に依存せずに、高品質でリアルタイムにメディア選択物や音声及び/又は映像などのマルチメディアデータを通信可能な分散型メディア伝送システムを提供する。

【解決手段】 MPE12a乃至12eはマルチキャスティングネットワーク14を介してMC16と通信する。データストリームは、非階層的符号化技術を用いてMPE12a乃至12eに分散され、全コンポーネントより少ないコンポーネントでも再構成可能なサブストリームのコンポーネントの集合として表される。マルチキャーストセッションへの許可制御は分散方法で管理される。次の許可制御決定がMPE12a乃至12eによって行われるように、許可制御ユニット18はマルチキャーストストリームを開放する。セッション管理等はRTCPで管理され、上記コンポーネントはRTPによって送信される。



【特許請求の範囲】

マルチキャースティングネットワーク上 【請求項1】 でメディア選択物をメディアクライアントに伝送する分 散型メディア伝送システムであって、

上記分散型メディア伝送システムは、上記ネットワーク を介してアクセス可能な複数のメディアプッシュエンジ ンと、上記ネットワークを介してアクセス可能な許可制 御システムとを備え、

上記複数のメディアプッシュエンジンはそれぞれ、伝送 に利用可能な上記メディア選択物を表すストリーミング 10 データを記憶する関連したメディア記憶ユニットを有

上記メディア記憶ユニットは、上記ストリーミングデー タをサブストリームのコンポーネントの非階層的集合と して記憶するように構成され、上記サブストリームのコ ンポーネントの非階層的集合は、再構成に用いられるコ ンポーネント数が多くなるにつれて、再構築されるスト リームの品質が高くなるように、すべてのコンポーネン トの個数より少ない個数のコンポーネントから1つの再 構築されるストリームに再構成されることが可能であ ŋ.

上記許可制御システムは、上記各メディアプッシュエン ジンによる伝送に利用可能なメディア選択物の識別子を 記憶するカタログを含み、

上記許可制御システムは、メディアクライアントからの 与えられたメディア選択物に対する要求に応答して、上 記メディアクライアントと、伝送するために利用可能な 上記与えられたメディア選択物を有する上記複数のプッ シュエンジンの少なくとも一部との間のマルチキャース トグループセッションを開放するように動作し、

これによって、上記マルチキャーストグループセッショ ンに参加する複数のメディアプッシュエンジンの各々 は、上記与えられたメディア選択物に対応するサブスト リームのコンポーネントを、上記メディアクライアント に伝送して上記メディアクライアントによって再構成さ れるように、上記ネットワークに供給することを特徴と する分散型メディア伝送システム。

【請求項2】 上記許可制御システムは、上記複数のメ ディアプッシュエンジン間の対話によって少なくとも一 部で画成された分散型システムであることを特徴とする 40 請求項1記載の分散型メディア伝送システム。

【請求項3】 上記複数のメディアプッシュエンジンは 異なる通信パスを介して上記ネットワークと通信を行う ことを特徴とする請求項1記載の分散型メディア伝送シ ステム。

上記ネットワークは、最善努力伝送サー 【請求項4】 ビスを提供するコネクションレスネットワークであるこ とを特徴とする請求項1記載の分散型メディア伝送シス テム。

【請求項5】

あることを特徴とする請求項1記載の分散型メディア伝 送システム。

【請求項6】 上記マルチキャーストグループセッショ ンに参加する上記メディアクライアント及び上記複数の メディアプッシュエンジンは、データの転送のためにり アルタイムトランスポートプロトコル(RTP)を使用 することを特徴とする請求項1記載の分散型メディア伝 送システム。

【請求項7】 上記マルチキャーストグループセッショ ンに参加する上記メディアクライアント及び上記複数の メディアプッシュエンジンは、セッションの管理のため にリアルタイム制御プロトコル (RTCP) を使用する ことを特徴とする請求項1記載の分散型メディア伝送シ ステム。

上記サプストリームのコンポーネントの 【請求項8】 少なくとも一部は、幾つかのメディアプッシュエンジン にわたって複製されることを特徴とする請求項1記載の 分散型メディア伝送システム。

【請求項9】 上記サブストリームのコンポーネントの 20 少なくとも一部は、第1のメディアプッシュエンジンと 第2のメディアプッシュエンジンとにわたって複製さ れ、ここで上記分散型メディア伝送システムはさらに、 輻輳取扱システムを備え、

上記輻輳取扱システムは、上記第1のメディアプッシュ エンジンと上記第2のメディアプッシュエンジンのうち の1つを輻輳の原因として識別し、上記マルチキャース トグループセッションに参加するように、上記第1のメ ディアプッシュエンジン及び上記第2のメディアプッシ ュエンジンの他のメディアプッシュエンジンを自動的に 呼び出すことを特徴とする請求項1記載の分散型メディ ア伝送システム。

【請求項10】 再構成の前にサブストリームのコンポ ーネントを記憶する、上記メディアクライアントに関連 するデータバッファシステムをさらに備えたことを特徴 とする請求項9記載の分散型メディア伝送システム。

【請求項11】 上記許可制御システムはさらに、上記 メディアクライアントからのマルチキャーストグループ セッションを終了させる要求に応答して、上記マルチキ ャーストグループセッションに参加するすべてのメディ アプッシュエンジンに対して上記マルチキャーストグル ープセッションを終了させることを指示するように、動 作することを特徴とする請求項1記載の分散型メディア 伝送システム。

【請求項12】 上記許可制御システムは、マルチキャ ーストグループセッションを呼び出すために使用される マルチキャーストセッションアドレスのプールを保持す る許可制御ユニットを含み、

ここで、上記許可制御ユニットは、上記マルチキャース トグループセッションによる使用のために、上記プール 上記ネットワークは、インターネットで 50 から選択されて指定されたマルチキャーストセッション

アドレスを割り当てることを特徴とする請求項1記載の 分散型メディア伝送システム。

【請求項13】 上記許可制御ユニットは、上記メディアクライアントからのマルチキャーストグループセッションを終了させる要求に応答して、上記指定されたマルチキャーストセッションアドレスを上記プールに戻すように、さらに動作することを特徴とする請求項12記載の分散型メディア伝送システム。

【請求項14】 上記メディアクライアント及び上記複数のメディアプッシュエンジンは、上記許可制御ユニッ 10トを含むことなく、フロー制御メッセージを変更する上記マルチキャーストグループセッションに参加することを特徴とする請求項12記載の分散型メディア伝送システム。

【請求項15】 上記メディアクライアントと、上記マルチキャーストグループセッションに参加するすべてのメディアプッシュエンジンとの間に、リアルタイムのストリームコンポーネントデータを含むデータグラムのユニキャーストのフローが存在することを特徴とする請求項1記載の分散型メディア伝送システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、一般的には、ネットワークで接続されたマルチメディアシステムである分散型メディア伝送システムに関する。特に、本発明は、マルチキャースティングネットワーク上の1つ又はそれ以上のメディアクライアントにメディア選択物を伝送する分散型メディア伝送システムに関する。

[0002]

【従来の技術及び発明が解決しようとする課題】インタ 30 ーネットの爆発的な発達に伴って、映像及び音声などの素材データである複数のメディアから1つのメディアを選択したときの音声や映像を指し示すマルチメディア選択物を伝送するためにインターネットや他のインターネットプロトコルに基づいたネットワークを用いた関心も増大している。インタラクティブテレビジョン、ムービーオンデマンド、及び他のマルチメディアプッシュ技術は、非常に将来有望なアプリケーションの中にある。

【0003】インターネットは、最善努力伝送サービスを提供するコネクションレスネットワークである。デー 40 タの複数のパケットは、指定された受信機のアドレスを運ぶデータグラムとしてルーチングされる。ネットワーク上のすべてのノードが、伝送が完了するまで、データグラムをノードからノードにルーチングする本来の機能を含むので、送信機と受信機との間の特定の接続は必要とされない。このデータグラムパケットスキームは、データグラムパケットの伝送が保証されない最善努力伝送システムとして構築される。データグラムパケットは、伝送の尤度を増加させるために、種々の努力で異なる複数のルートを介して伝送されてもよい。従って、もしネ 50

ットワーク上のある1つのノードが輻輳を経験しているとき、その次のデータグラムは、上記輻輳のあるノードを回避するために別のルートでルーチングされてもよい。このことは、データのデータグラムパケットが、保証された到着時間を実際は有しないということを意味する。単一のメッセージに対応する複数のパケットでさえ、間違った順序で受信されるかもしれない。この事実は明らかに、あるマルチメディアデータがどのように伝送されるかに影響する。

【0004】多くの場合では、マルチメディアデータはリアルタイムの伝送を要求する。音声又は映像データの場合では、特定のメディア選択物を表すデータストリームは、音声又は映像の選択物が伝送されたときにユーザが上記音声又は映像の選択物のデータを"生中継で(ライブで又はリアルタイムで)"で再生することを可能にするために、適切な時系列で伝送される必要がある。明確には、もしデータグラムパケットが、異なる伝送ルートを取るために、不適切に伝送されれば、マルチメディアクライアント(例えば、ユーザのインタラクティブTV)での再生は混乱するであろう。

【0005】リアルタイムプロトコル(Real-Time Prot ocol;又は、RTPという。)は、インターネット上で リアルタイムのコンテンツ(内容物)を伝送するための 現在の事実上の標準(デファクトスタンダード)のプロ トコルである。リアルタイムプロトコルは、従来の伝送 制御プロトコル(Transmission Control Protocol;又 は、TCPという。)を、リアルタイムのアプリケーシ ョンがデータの転送のために直接に使用可能なフレーム ワークと置きかえる。現在、RTPの標準規格は、メッ セージの最初の型、即ち、メディアのコンテンツデータ 又はストリーミングデータを伝送するものをサポートす る。典型的には、リアルタイム制御プロトコル(Real-T ime Control Protocol;又は、RTCPという。) のよ うな独立したプロトコルは、セッションの管理やレート の調整などを行うための制御メッセージを通過させるた めにRTPと共に用いられる。

【0006】また、従来のシステムは、幾つかのコンポーネントを他のコンポーネントより重要視して取り扱う階層的符号化方法を用いる。従って、従来のシステムは典型的には、より重要なコンポーネントが常に伝送されることを保証するためにかなりのリソースを費やす必要がある。

【0007】さらに、リアルタイムプロトコルは、マルチメディアストリーミングデータをコンピュータネットワーク上で伝送させるために使用されることができる一方、既存のアーキテクチャは、インターネットによって提供されるネットワークサービスのような最善努力型ネットワークサービスを用いて高品質なプレゼンテーションを提供するための十分な頑強性を提供していない。

【0008】本発明の目的は以上の問題点を解決し、遅

5

延を生じさせる伝送の再試行 (リトライ) 技術に依存することなく、より高いサービスの品質でリアルタイムにメディア選択物や音声及び/又は映像などのマルチメディアデータを伝送することができる分散型メディア伝送システムを提供することにある。

[0009]

【課題を解決するための手段】本発明は、多数のソースからの重複したストリーミングデータであって多数の分散パスをわたるストリーミングデータを供給することができる分散型メディアプッシュアーキテクチャを使用す 10ることによって上述の問題を解決する。メディアプッシュエンジンは、サブストリームのコンポーネント(構成要素)の非階層的集合としてストリーミングデータを記憶する、関連したメディア記憶ユニットを有する。再構成に用いられるコンポーネント数が多くなるにつれて、再構築されるストリームの品質も高くなるように、上記コンポーネントは、すべてのコンポーネントの個数より少ない個数のコンポーネントから再構築ストリームに再構成されることができる。

【0010】また、本発明のメディア伝送システムは、非階層的符号化方法である、すべてのコンポーネントを同等に取り扱う多重記述符号化(Multiple Description Coding;又は、MDCという。)を用いる。従って、与えられたサブストリームコンポーネントの集合が伝送されることを保証するために、特別なリソースが割り当てられる必要はない。当然ながら、伝送されるコンポーネント数が多くなるにつれて、達成される品質も高くなり、他方では、従来の階層的符号化方法とは異なり、与えられた1つのパケットの欠落によって信号の品質が急激に落ちることはない。

【0011】分散型メディア伝送システムはまた、分散 許可制御システムを使用する。メディアクライアント は、単一の許可制御ユニットと通信し、与えられたメデ ィア選択物を要求するが、その後、上記許可制御の決定 は、メディアプッシュエンジンそれら自身によって分散 方法で取り扱われる。上記許可制御ユニットは、上記要 求を、ネットワークにわたって分散された複数のメディ アプッシュエンジンに通信し、それらのプッシュエンジ ンは個々に、それらがマルチキャースティングセッショ ンに参加できるか否かを決定する。従って、上記個々の 40 メディアプッシュエンジンはそれぞれ、局所的なトラヒ ックの輻輳を評価し、要求されたデータストリームを供 給することができるか否かを決定する。従って、上記許 可制御ユニットは、どのメディアプッシュエンジンがマ ルチキャーストグループセッションに参加するべきかを 直接決定することには必要とされない。上記許可制御ユ ニットは、マルチキャーストグループセッションアドレ スを単に割り当てるだけであり、次いで、許可処理が分 散方法で自律的に進行することを可能にする。

【0012】本発明に係る請求項1記載の分散型メディ 50 テムにおいて、上記ネットワークは、インターネットで

ア伝送システムは、マルチキャースティングネットワー ク上でメディア選択物をメディアクライアントに伝送す る分散型メディア伝送システムであって、上記分散型メ ディア伝送システムは、上記ネットワークを介してアク セス可能な複数のメディアプッシュエンジンと、上記ネ ットワークを介してアクセス可能な許可制御システムと を備え、上記複数のメディアプッシュエンジンはそれぞ れ、伝送に利用可能な上記メディア選択物を表すストリ ーミングデータを記憶する関連したメディア記憶ユニッ トを有し、上記メディア記憶ユニットは、上記ストリー ミングデータをサブストリームのコンポーネントの非階 層的集合として記憶するように構成され、上記サブスト リームのコンポーネントの非階層的集合は、再構成に用 いられるコンポーネント数が多くなるにつれて、再構築 されるストリームの品質が高くなるように、すべてのコ ンポーネントの個数より少ない個数のコンポーネントか ら1つの再構築されるストリームに再構成されることが 可能であり、上記許可制御システムは、上記各メディア プッシュエンジンによる伝送に利用可能なメディア選択 物の識別子を記憶するカタログを含み、上記許可制御シ ステムは、メディアクライアントからの与えられたメデ ィア選択物に対する要求に応答して、上記メディアクラ イアントと、伝送するために利用可能な上記与えられた メディア選択物を有する上記複数のプッシュエンジンの 少なくとも一部との間のマルチキャーストグループセッ ションを開放するように動作し、これによって、上記マ ルチキャーストグループセッションに参加する複数のメ ディアプッシュエンジンの各々は、上記与えられたメデ ィア選択物に対応するサブストリームのコンポーネント を、上記メディアクライアントに伝送して上記メディア クライアントによって再構成されるように、上記ネット ワークに供給することを特徴とする。

【0013】また、請求項2記載の分散型メディア伝送システムは、請求項1記載の分散型メディア伝送システムにおいて、上記複数のメディアプッシュエンジン間の対話によって少なくとも一部で画成された分散型システムであることを特徴とする。

【0014】さらに、請求項3記載の分散型メディア伝送システムは、請求項1記載の分散型メディア伝送システムにおいて、上記複数のメディアプッシュエンジンは異なる通信パスを介して上記ネットワークと通信を行うことを特徴とする。

【0015】また、請求項4記載の分散型メディア伝送システムは、請求項1記載の分散型メディア伝送システムにおいて、上記ネットワークは、最善努力伝送サービスを提供するコネクションレスネットワークであることを特徴とする。

【0016】さらに、請求項5記載の分散型メディア伝送システムは、請求項1記載の分散型メディア伝送システムにおいて、上記ネットワークは、インターネットで

あることを特徴とする。

【0017】また、請求項6記載の分散型メディア伝送 システムは、請求項1記載の分散型メディア伝送システ ムにおいて、上記マルチキャーストグループセッション に参加する上記メディアクライアント及び上記複数のメ ディアプッシュエンジンは、データの転送のためにリア ルタイムトランスポートプロトコル (RTP) を使用す ることを特徴とする。

【0018】さらに、請求項7記載の分散型メディア伝 送システムは、請求項1記載の分散型メディア伝送シス 10 テムにおいて、上記マルチキャーストグループセッショ ンに参加する上記メディアクライアント及び上記複数の メディアプッシュエンジンは、セッションの管理のため にリアルタイム制御プロトコル (RTCP) を使用する ことを特徴とする。

【0019】また、請求項8記載の分散型メディア伝送 システムは、請求項1記載の分散型メディア伝送システ ムにおいて、上記サブストリームのコンポーネントの少 なくとも一部は、幾つかのメディアプッシュエンジンに わたって複製されることを特徴とする。

【0020】さらに、請求項9記載の分散型メディア伝 送システムは、請求項1記載の分散型メディア伝送シス テムにおいて、上記サブストリームのコンポーネントの 少なくとも一部は、第1のメディアプッシュエンジンと 第2のメディアプッシュエンジンとにわたって複製さ れ、ここで上記分散型メディア伝送システムはさらに、 輻輳取扱システムを備え、上記輻輳取扱システムは、上 記第1のメディアプッシュエンジンと上記第2のメディ アプッシュエンジンのうちの1つを輻輳の原因として識 別し、上記マルチキャーストグループセッションに参加 30 するように、上記第1のメディアプッシュエンジン及び 上記第2のメディアプッシュエンジンの他のメディアプ ッシュエンジンを自動的に呼び出すことを特徴とする。

【0021】また、請求項10記載の分散型メディア伝 送システムは、請求項9記載の分散型メディア伝送シス テムにおいて、再構成の前にサブストリームのコンポー ネントを記憶する、上記メディアクライアントに関連す るデータバッファシステムをさらに備えたことを特徴と

【0022】さらに、請求項11記載の分散型メディア 40 伝送システムは、請求項1記載の分散型メディア伝送シ ステムにおいて、上記許可制御システムはさらに、上記 メディアクライアントからのマルチキャーストグループ セッションを終了させる要求に応答して、上記マルチキ ャーストグループセッションに参加するすべてのメディ アプッシュエンジンに対して上記マルチキャーストグル ープセッションを終了させることを指示するように、動 作することを特徴とする。

【0023】また、請求項12記載の分散型メディア伝

テムにおいて、上記許可制御システムは、マルチキャー ストグループセッションを呼び出すために使用されるマ ルチキャーストセッションアドレスのプールを保持する 許可制御ユニットを含み、ここで、上記許可制御ユニッ トは、上記マルチキャーストグループセッションによる 使用のために、上記プールから選択されて指定されたマ ルチキャーストセッションアドレスを割り当てることを 特徴とする。

【0024】さらに、請求項13記載の分散型メディア 伝送システムは、請求項12記載の分散型メディア伝送 システムにおいて、上記許可制御ユニットは、上記メデ ィアクライアントからのマルチキャーストグループセッ ションを終了させる要求に応答して、上記指定されたマ ルチキャーストセッションアドレスを上記プールに戻す ように、さらに動作することを特徴とする。

【0025】また、請求項14記載の分散型メディア伝 送システムは、請求項12記載の分散型メディア伝送シ ステムにおいて、上記メディアクライアント及び上記複 数のメディアプッシュエンジンは、上記許可制御ユニッ トを含むことなく、フロー制御メッセージを変更する上 記マルチキャーストグループセッションに参加すること、 を特徴とする。

【0026】さらに、請求項15記載の分散型メディア 伝送システムは、請求項1記載の分散型メディア伝送シ ステムにおいて、上記メディアクライアントと、上記マ ルチキャーストグループセッションに参加するすべての メディアプッシュエンジンとの間に、リアルタイムのス トリームコンポーネントデータを含むデータグラムのユ ニキャーストのフローが存在することを特徴とする。

【0027】本発明、その目的及びその利点をより完全 に理解するために、以下の発明の実施形態及び添付の図 面を参照されたい。

[0028]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照して本発明に係 る実施形態について説明する。

【0029】図1を参照すると、分散型ネットワークマ ルチメディアシステムの一例が符号10で図示されてい る。複数のメディアプッシュエンジン12a, 12b, 12c, 12d, 12eがマルチキャースティングネッ トワーク14(又は、ネットワーク14という。)を介 してアクセス可能である。好ましい本実施形態はインタ ーネットプロトコル (Internet Protocol;又は、IP という。)を用いてネットワーク14上で動作するよう に設計されるが、本発明に係る実施形態の原理は、他の プロトコルを用いてネットワーク化するために容易に拡 張されることもできる。ネットワーク14はまた、図示 されるように、1つ又はそれ以上のマルチメディアクラ イアント16a及び16bによって評価可能である。ネ ットワーク14を介してアクセス可能な許可制御ユニッ 送システムは、請求項1記載の分散型メディア伝送シス 50 ト18は、正確な許可制御機能を実行し、マルチキャー

ストグループセッションを最初に開始し又は開放する。 許可制御ユニット18は、カタログサービスシステム2 0を含む。カタログサービスシステム20は、どのマル チメディア選択物がメディアプッシュエンジン12a乃 至12eによる伝送のために利用可能であるかを示すデータベース記録を含む。許可制御処理は、マルチキャー ストグループセッションを開放することに含まれるが、 詳細後述される分散方法で実際には実行される。

【0030】分散型メディア伝送システム10は、マル チメディアクライアント16a又は16bからの伝送要 10 求に対して、上記マルチメディアクライアント16a又 は16 bと、伝送するために利用可能な要求されたメデ ィア選択物を有するそれらのメディアプッシュエンジン 12a乃至12eとの間のマルチキャーストグループセ ッションを開放することによって、応答する。典型的に は、多数のメディアプッシュエンジン12a乃至12e は、要求される選択データに対応するストリーミングデ ータを同時に伝送することに参加する。マルチメディア クライアント16a又は16bは、プレゼンテーション 機能を実行するユーザホストである。それは、上記参加 20 しているメディアプッシュエンジンによって伝送される 種々のストリームコンポーネントから、最終的な1つの ストリームを再構成する。各メディアプッシュエンジン 12a乃至12eは、ストリームコンポーネントのため にそれ自身のデータ記憶部を有し、それらのデータ記憶 システムは、装着可能でトランスペアレント(transpar ent) な記憶及び検索機能を提供する適切な分散型ファ イルシステムによって制御される。ここで、上記分散フ ァイルシステムは、ファイル記憶サービスをメディアプ ッシュエンジンに供給する。各メディアプッシュエンジ 30 ン12a乃至12eは、上述したようにそれら自身のデ ータ記憶機能(データ記憶部)を有するが、それらのデ ータ記憶機能は上記分散ファイルシステムからの助けを 受ける。

【0031】分散型メディア伝送システム10の重要な 概念は、ストリーミングデータが複数のメディアプッシ ユエンジン12a乃至12eに記憶される方法である。 階層的方法でマルチメディアデータを記憶する従来のシ ステムには類似せずに、本発明に係る一実施形態は、こ こでは多重記述符号化 (MDC) として参照される非階 40 層的符号化システムを使用する。多重記述符号化は、映 像及び/又は音声ストリームをコンポーネントと呼ばれ るサブストリームに分解する。次いで、各コンポーネン トは、符号化され、すべての他のコンポーネントから独 立にネットワーク上を伝送される。マルチメディアクラ イアント16a及び16bのクライアントソフトウェア は、複数のコンポーネントの任意の部分集合から1つの 再構成されたストリームを構築することができる。従っ て、上記再構成されたストリームは、すべてのコンポー ネントより少ないコンポーネントから構築されることが 50

できる。再構成で使用されるコンポーネント数が多くなるにつれて、再構成されたストリームの品質は高くなる。

【0032】本質的に信頼できないネットワーク上でス トリーミングデータを伝送するために、この非階層的符 号化方法を使用することによって、驚異的に頑強なメデ ィアの伝送を提供し、特に、多数のメディアプッシュエ ンジンがその伝送に参加するときに驚異的に頑強なメデ ィアの伝送を提供する。より十分に説明すれば、メディ アプッシュエンジン12a乃至12eは、分散方法でそ れら自身のマルチキャーストグループセッションの許可 処理を制御し、より高いサービスの品質を保持するため に必要とされれば、メディアプッシュエンジンを上記マ ルチキャーストグループセッションに追加し、又は上記 マルチキャーストグループセッションから除去する。従 って、マルチキャースティングネットワーク14が低い トラヒックの輻輳を示したとき、少しのメディアプッシ ュエンジンだけが、MDCで符号化されたストリームの すべてのコンポーネントを供給するために必要とされる かもしれない。幾つかのコンポーネントが時々伝送され なくても、マルチメディアクライアントは、それにもか かわらず、(品質はやや落ちるが)プレゼンテーション のためのストリームを再構成することができるであろ う。もしネットワーク14のトラヒックの輻輳が非常に 高ければ、メディアプッシュエンジンは、追加のメディ アプッシュエンジンを加えるように別の1つのメディア プッシュエンジンと交渉する。許可制御処理は分散され るので、個々のメディアプッシュエンジン12a乃至1 2 e は、それら自身の局所的なトラヒックの輻輳を判断 することが可能であり、従って、局所的なトラヒック状 況に依存して、グループセッションに参加し又は参加し ない。

【0033】図2は、多重記述符号化方法がどのように機能するかをより詳細に示すネットワーク図である。図2において、符号 X 及び Y で表される2つのマルチメディアストリームは、複数のメディアプッシュエンジン12 a 乃至12 e にわたって記憶される。これらのストリームは、下付き文字によって区別される X_1 , X_2 , …, X_n 及び Y_1 , Y_2 , …, Y_n によって表されるサブストリームコンポーネントに分解される。複数のメディアプッシュエンジン12 a 乃至12 e にわたって記憶される上記サブストリームコンポーネントは、各メディアプッシュエンジン12 a はコンポーネント X_1 , X_6 及び Y_1 を記憶する。同様に、メディアプッシュエンジン12 b はコンポーネント X_2 , X_7 及び Y_2 を記憶する。

【0034】マルチメディアクライアント16a及び16bは適切なサブストリームを適切な順番で組み合わせることによって、関心のあるデータストリームを再度構

築する。従って、マルチメディアクライアント16a は、図2に示されるようにストリームXを再構成し、一 方、マルチメディアクライアント16 bは、図2に示さ れるようにストリームYを再構成する。マルチメディア クライアント16a及び16bでは、個々のサブストリ ームコンポーネントが異なるメディアプッシュエンジン から異なるパスを介して到着することは、重大なことで はない。

【0035】好ましい多重記述符号化方法は、図3に図 示されるように構築される。元のマルチメディアデータ(10) ストリーム (例えば、映像及び/又は音声データ) は、 多数のサブ信号に分解され、次いで、各サブ信号は個々 に圧縮される。上述したように、1つのアクセス可能な 信号が任意の1つのサブ信号から再現され、かつ、さら なる改善が追加のサブ信号によって実現され、かつ、元 の信号の完全な再構成がすべてのサブ信号が正確に受信 されたときに達成されるように、サブ信号への分解は非 階層的に行われる。さらに、上述の3つの基準が満たさ れる間に、全体の圧縮ゲインを最大化することが好まし

【0036】元の信号を分解する1つの方法は、各サブ 信号を元の信号の減少された解像度のリプレゼンテーシ ョンとして構築することである。図示されるように、こ のことは、元の信号である入力ストリームXをスプリッ タ40によって分解し、分解された信号をそれぞれ低域 通過フィルタ51乃至53を通過させた後、ダウンサン プラ61乃至63によってダウンサンプリングすること によって実行される。ここで、ダウンサンプラ61はク ロック発生器71によって発生されたサンプリング間隔 t 1 に基づいてダウンサンプリングを行い、同様に、ダ 30 ウンサンプラ62はクロック発生器72によって発生さ れたサンプリング間隔 t 2 に基づいてダウンサンプリン グを行い、ダウンサンプラ63はクロック発生器73に よって発生されたサンプリング間隔tnに基づいてダウ ンサンプリングを行う。従って、各サブ信号はサンプリ ング位置だけ異なる。所望すれば、そのような分解は、 前処理フィルタとそのシフトされたバージョンを含むフ ィルタバンクによって実行されることができる。

【0037】前処理フィルタは、ダウンサンプリングさ れるサブ信号でのエイリアジング成分を抑圧するように 40 選択されるべきである。このことが、サブ信号を符号化 するために必要とされるビットレートを減少させること 及び1つのサブ信号から許容範囲の画像の再現を可能に することを助ける。

【0038】前処理フィルタはさらに、それが完全に高 周波成分を除去しないように選択されるべきである。も し高周波成分が完全に除去されれば、すべてのサブ信号 が存在しても、元の信号のそのような成分を再現する方 法はない。従って、上記フィルタは高周波成分を抑圧す るが、完全に除去すべきではない。

【0039】数学的には、1つの再構築されたストリー ムへの複数のサブストリームコンポーネントの再構築 は、すべてのサブストリームにおけるサンプルデータと 元のストリームにおけるサンプルデータとを関連付ける 行列式の逆行列を計算することを含む。典型的には、こ れは、多くの計算量とメモリ空間を使用する逆行列計算 を有する大きな行列式を含む。この計算的負荷(comput ational burden)を問題として取り扱う1つの方法は、 ブロック帰納的再構成方法(block recursive reconstr uction method) を使用することである。上記帰納処理 の各ステップで、元のストリームにおける2×2のサン プルデータのブロックは、受信されたサブコンポーネン トストリームにおける4つまでの対応するサンプルデー タに基づいて再現される。もちろん、同一結果を達成す るために他の計算技術を使用してもよい。多重記述符号 化を用いた非階層的方法におけるコーディング及びエン コーディング(符号化)のより多くの情報のために、従 来技術文献「ヤオ・ワンほか (Yao Wang et al.),

12

"非階層的分解を用いたワイヤレスネットワークにおけ る頑強な画像コーディング及び転送(Robust Image Cod ing and Transport in Wireless Networks Using a Non -Hierarchical Decomposition) ", Mobile Multimedia Communications; Goodman, Plenum Press を参照され たい。

【0040】MDC符号化されたサブストリームは、コ ンテンツの伝送のためのリアルタイムプロトコル(RT P) とフロー制御を実施するためのリアルタイム制御プ ロトコル (RTCP) とを用いて、データグラムとして マルチキャースティングネットワーク14上を伝送され る。これらのプロトコルは、多数のインターネットアプ リケーションによって使用される一般的なTCP/IP と、もちろん、共存することができる。

【0041】図4は、5つのエンティティ30,32, 34、36、38がどのように互いに通信するかを示す 一例によってこれらのプロトコルの概観 (review) を表 す。図4において、エンティティ30乃至38は、イン ターネットによって一般化された階層アーキテクチャを 用いて、互いに通信する。もちろん、図4は、好ましい リアルタイムプロトコル (RTP) がある1つの実現可 能な構造的スキーマにどのように組み合うかを示すため だけに示されたものであることは理解されるであろう。 リアルタイムプロトコルは好ましいが、これは、より広 い態様において本発明に係る実施形態を制限するものと して示されるものではない。換言すれば、他のメッセー ジ伝送プロトコルを適切に使用してもよい。

【0042】図4において、通信するエンティティ30 乃至38の各々は、最下位層で物理層を用いかつ最上位 層でアプリケーション層を用いた階層アーキテクチャと して図示されている。エンティティ30は、物理レベル 50 でイーサネットプロトコルを用いて、エンティティ32

と通信する。エンティティ32とエンティティ34は物理レベルでATMプロトコルを用いて通信する。同様の方法で、エンティティ34はイーサネットプロトコルを用いてエンティティ36はPPPプロトコルを用いてエンティティ38と通信する。重ねて述べるが、ここで図示のために選択された物理層の通信プロトコルは、添付した特許請求の範囲に記述されるように本発明の実施形態を制限するものではない。

【0043】物理層の上位層は、インターネットプロト 10 コル (IP) 層である。IPプロトコルは物理層又はトランスポート層をアプリケーション層から遮断する。IPプロトコルは、情報のパケットがデータグラムとして送信及び受信されるコネクションレス通信をサポートする。図4に図示される階層アーキテクチャにおいて、すべての通信エンティティはIPプロトコルを用いていることに注意されたい。

【0044】図示されているIPプロトコルより1つ上 位にある2つの異なる上位レベルプロトコルは、TCP プロトコルとUDPプロトコルである。再度述べるが、 図4は実現可能な形態の一例として示されるだけであ る。UDPプロトコル又はユーザデータグラムプロトコ ルは、単純な転送プロトコルを表す。それは、UDPプ ロトコルが伝送するメッセージ列の保護は行わない。T CPプロトコル又はトランスミッション制御プロトコル は、より高いレベルの信頼性を提供し、さらに、データ グラムが適切なシーケンスで伝送されることを保証す る。TCPプロトコルはすべてのデータグラムが適切な シーケンスで伝送されることを保証するために認識シス テムを使用する。TCPプロトコルは、認識されていな 30 いパケットを再伝送するメカニズムを含む。この認識及 び再伝送技術は適切なパケット伝送を保証するが、それ はリアルタイムでのパケット伝送の保証はしない。従っ て、TCPプロトコルは通常、マルチメディアの映像及 び/又は音声データのようなリアルタイムのデータを伝 送することには適していない。

【0045】リアルタイムプロトコル(RTP)は、TCPの複雑化された転送プロトコルを、アプリケーションが直接使用することができる単純なフレームワークに置き換える。伝送の遅延を導入することができる欠落デ 40ータの検出及び再伝送メカニズムを実行せずに、RTPプロトコルは単に欠落したデータを無視する。RTPプロトコルはまた、パケットの伝送シーケンスには典型的には関連しない。そのプロトコルは、それの上位層であるアプリケーション層が、不正確な順序の任意のデータを補正すると想定する。RTPプロトコルは、MPEG、JPEG及びH.261のような幾つかの異なる符号化標準規格と両立可能である。

【0046】図4の図示された一例では、エンティティ 30及び38は両方とも、RTPプロトコルを用いて処 50 理する。従って、ストリーミングデータは、エンティティ30,32,34,36及び38から構成されるネットワークを介して、エンティティ30からエンティティ38に供給されることができる。

【0047】RTPプロトコルはマルチキャースト動作のために設計される。マルチキャースティングは、複数のメッセージが1つの指定された集合における多くの異なる受信機に伝送されるメッセージブロードキャースティングの一形式である。マルチキャーストアドレスは、異なるシステムに属する多数のインターフェースをしばしば含む、インターフェースの複数の集合を識別する。1つのメッセージが1つのマルチキャーストの指定アドレスを有するとき、ネットワークは、それを上記集合のすべてのインターフェースに伝送するように努力する。この機能によって、システムは、一旦メッセージを生成し、多くの異なる受信機に伝送されるそのメッセージを有することができる。

【0048】データグラムパケットを多数の受信機に伝送する他に、マルチキャースティングネットワークは、典型的にはまた、メッセージの受信機からのフィードバックをサポートする。典型的に、マルチキャースティンググループセッションのすべての参加装置は、これらのフィードバックメッセージを受信することができる。そのようなフィードバックメッセージは一般にリアルタイムのトラヒック制御のために用いられ、次いで、関連するリアルタイム制御プロトコル(RTCP)を用いる。そのような点で、RTCPはRTPに対して任意的に拡張したものである。RTCPパケットは、上記グループマルチキャーストセッションに参加しているエンティ目のフロー制御及びセッション管理情報を伝送するために、好ましい本実施形態によって使用される。

【0049】図5はRTPパケットフォーマットを図示する。パケットが、適切な時間のシーケンスでパケットを再度構築するために使用されるシーケンス番号とタイムスタンプとを含むことに注意されたい。

【0050】図6及び図7は、マルチメディアクライアント16、許可制御ユニット18及びメディアプッシュエンジン12a乃至12eがマルチキャーストグループセッション間で別の装置とどのように通信するかを詳細に示す。特に、図6は、好ましい実施形態の基本的なメッセージの流れと通信シーケンスを示す図である。図7は、サブストリームコンポーネントデータグラムをメディアプッシュエンジン12a乃至12eからマルチメディアクライアント16にルーチングするときにRTPプロトコル及びRTCPプロトコルがどのように用いられるかを詳細に示した図である。

【0051】まず図6を参照すると、マルチメディアクライアント16は、ユニキャーストTCPプロトコルメッセージを許可制御ユニット18に送信し、特定のメディア選択物の伝送開始信号を要求する。許可制御ユニッ

ト18は、要求されたメディア選択物(即ち、要求され たストリーム)がネットワーク上に存在するか否かを決 定するために、当該許可制御ユニット18のカタログサ ービスシステム20に情報を求める。上記ストリームが 存在すると仮定すれば、許可制御ユニット18は、要求 された選択物の少なくとも幾つかのサブストリームコン ポーネントを有するそれらのメディアプッシュエンジン 12 a 乃至12 e に、ストリーム開放メッセージを送信 する。このストリーム開放要求は、すべてのメディアプ ッシュエンジン12a乃至12eに送信される。上記要 10 求されたストリームコンポーネントを自分自身が供給す ることができることを検出したメディアプッシュエンジ ンは、その特定のストリームを供給するそれらのホスト と受信するホストとの間のマルチキャースティングセッ ション管理とフロー制御セッションに共に入る。参加し ているメディアプッシュエンジンと参加しているマルチ メディアクライアント16は、マルチキャーストグルー プセッションをそのように制御するために、必要とされ るマルチキャーストアドレスを許可制御ユニット18か ら取得する。その後、許可制御ユニット18は、上記セ 20 ッションから事実上離脱し、次のセッション管理及びフ ロー制御メッセージをマルチキャーストグループメンバ 一(マルチメディアクライアント16及びすべての対応 するメディアプッシュエンジン)間だけで変更すること を可能にする。このことによって許可制御ユニット18 のオーバーヘッドは減少する。

【0052】許可制御ユニット18は、マルチキャース トセッションによって使用されるマルチキャーストクラ スDのアドレスを生成する。このアドレスは、利用可能 なマルチキャーストアドレスエンティティのプールから 30 選択されてもよい。許可制御ユニット18は、従って、 マルチキャーストアドレスの割り当てを管理する責任を 有する。マルチキャーストセッションが終了するとき、 許可制御ユニット18は、上記マルチキャーストアドレ スを、利用可能なマルチキャーストアドレスエンティテ ィのプールに戻す。

【0053】従って、一旦、マルチキャーストグループ セッションが開始されると、サブストリームコンポーネ ントを供給することができるそれらのメディアプッシュ エンジンは、ユニキャーストRTPセッションストリー 40 ムデータをマルチメディアクライアント16に送信する ことによって、そのように実行する。RTCPプロトコ ルによって、これらのメディアプッシュエンジン12a 乃至12eは、より高いサービスの品質を保持するため に必要とされれば、マルチキャーストグループセッショ ンに参加したり離脱したりするために、別の装置と通信 してもよい。

【0054】図7を参照すると、メディアプッシュエン ジン12及びマルチメディアクライアント16はネット

示されるように、ユニキャーストRTPセッション信号 はマルチメディアストリーミングデータをマルチメディ アクライアント16に送信する。同時に、要求されれ ば、メディアプッシュエンジン12及びマルチメディア クライアント16は、マルチキャーストRTCPレポー ト信号を互いに送信し、特に、任意の適当なフロー制御 コマンドや他のセッション管理コマンド(例えば、プッ シュ開始、一時停止、継続)と同様にRTCP送信機レ ポート信号及び受信機レポート信号を送信する。RTC P制御信号は、図7の双方向の実線によって示される。

【0055】本質的には、ストリーム開放メッセージが 許可制御ユニット18によって送信された後は、各メデ ィアプッシュエンジン12は、それが要求されるストリ ームコンポーネントを供給することができるか否かを決 定するために、それに関連するメディア記憶システム 2 0に情報を求める。もしそうであれば、メディアプッシ ュエンジン12は特定のマルチキャーストグループに参 加する。そうでなければ、(その後の要求にもかかわら ず) それはマルチキャーストセッションには参加しな い。一旦、メディアプッシュエンジン12がマルチキャ ーストグループに参加すると、それはRTCPプロトコ ルを用いて通信に参加し、それによって、送信されるデ ータ及び受信されるデータの統計は上記グループのメン バー間で変更される。上述したように、許可制御ユニッ ト18は、これらの通信に参加する必要はなく、よっ て、別のセッションのための要求が行われない限り、又 は現在のセッションが終了されるように要求されるま で、それは待機状態を継続する。

【0056】効果的に、システムは分散型許可制御シス テムを実施し、ここで、グループの参加メンバーは許可 制御決定を集合的及び分散的に実行する。この分散アプ ローチの1つの利点は、マルチキャースティングネット ワークがリアルタイムの伝送の保証がない最善努力型ネ ットワークであるという事実にもかかわらず、本実施形 態がネットワークの輻輳を防止するために及びサービス の品質を改善するために知的メカニズムを組み込むこと ができることである。

【0057】最善努力型ネットワークのうち、特に、複 雑なトラヒックやユーザの制御ポリシーを欠落した最善 努力型ネットワークは、頻繁に輻輳を経験する。そのよ うな輻輳によって、リアルタイムのデータの欠落又は実 質的な遅延を結果として生じる。上述したように、遅延 して伝送されるリアルタイムのデータは、伝送されない ものとして実際には取り扱われる。ネットワークの輻輳 を生じたノードへのデータの継続した流入は、その輻輳 のさらなる悪化を招く傾向がある。従って、過多の情報 によって過負荷(輻輳)が生じるとき、過負荷が生じた ノードは、当該ノードが送信しているコンポーネント数 を減少させる。コンポーネント数を減少させることによ ワークを介して2つの異なるレベルで通信する。点線で 50 って、情報量が減少され、過負荷の原因を減少させる。

そこで、本発明に係る実施形態は、輻輳が検出されたときに、与えられたノードが送信しているコンポーネント数を減少させるために当該ノードが必要とする指示信号として、時間を検出して伝送を行う場合のRTCP送信機レポート信号及び受信レポート信号を使用する。

【0058】図7は、このことがどのようにして達成さ れるかを図示する。マルチメディアクライアント16 は、サブストリームコンポーネントX₁, X₂, X₃及び X₄から構成されるリアルタイムのデータストリームX を要求している。図7におけるメディアプッシュエンジ 10 ン12が、サブストリームコンポーネントがマルチメデ ィアクライアント16に遅延して到着するような局所的 なトラヒックの輻輳を経験していると仮定する。マルチ メディアクライアント16のRTCP受信機レポート信 号は、メディアプッシュエンジン12からのコンポーネ ントの数パーセントをメディアプッシュエンジン12 (及びグループセッションに参加している他のメディア プッシュエンジン)に通知する。メディアプッシュエン ジン12はこれらのレポート信号を解析し、選択された コンポーネントの送信を停止し、この場合ではサブスト 20 リームコンポーネントX3の送信を停止し、それによっ て、それの輻輳の位置を流れるトラヒック量を減少させ る。従って、調整後は、メディアプッシュエンジン12 はコンポーネント X_1 , X_2 , X_4 だけをマルチメディア クライアント16に供給する。マルチキャーストグルー プセッションに参加している他のメディアプッシュエン ジンは、同一の送信機レポート信号及び受信機レポート 信号を受信し、メディアプッシュエンジン12からのコ ンポーネントX3の欠落は、他のメディアプッシュエン ジンがこの欠落しているパケットを供給することができ 30 れば、補間されてもよい。そうでなければ、サービスの 品質は上述されたように少し低減されるであろう。

【0059】図8は、送信されているサブストリームコ ンポーネントに対して局所的に調整を行うことによっ て、データストリームがどのように効果的に再分散され るかを示す図である。図8の一例において、メディアプ ッシュエンジン12bからサブストリームコンポーネン トを供給するデータのパスのどこかに局所的な輻輳が存 在すると仮定する。従って、RTCP送信機レポート信 号及び受信機レポート信号は、メディアプッシュエンジ 40 ン12 bによってマルチメディアクライアント16に以 前に送信されたコンポーネントのある部分が局所的な輻 輳のために欠落又は遅延されることを指摘する。図示さ れた一例では、欠落したコンポーネントはまた、メディ アプッシュエンジン12aの記憶システムにおいてたま たま存在する。メディアプッシュエンジン12aは、欠 落したコンポーネントのペイロードをマルチメディアク ライアント16に再送信したり、又は、今後のリアルタ イムデータのトランザクションにおいて送信されるコン ポーネントの集合を簡単に調整することができる。欠落 50

したペイロードが別のメディアプッシュエンジンによって再送信される場合は、ストリームが再構成されてユーザに提示される前に、欠落したコンポーネントが以前に伝送されたコンポーネントと再度構築されることを可能にするために、十分なバッファ量がマルチメディアクライアント16で供給されるべきである。システムが将来の送信のためのコンポーネント集合を単に変更する場合では、そのような変更は、スケーラブルサーバのコンポーネントの再分散メカニズムを構成する。このメカニズムは、マルチメディアクライアントへのストリームデータのプレゼンテーションを改善することによって、サービスの改善される品質を上昇させる。

【0060】上述された実施形態は、一般的に、ほとん どのメディア伝送アプリケーションに対して適している が、品質の少しの低下でさえ寛容できない幾つかのシス テムが存在する。そのようなシステムは、非常に高品質 なブロードキャースト映像信号の分散を含む。これらの 要求の厳格なアプリケーションにおいては、前述した好 ましい実施形態のシステムは、リアルタイムのコンポー ネントのために付加的な信頼性メカニズムを使用するよ うに変更されることができる。この場合では、リアルタ イムプロトコルは、欠落したリアルタイムのペイロード の再送信を可能にするために変更されたり、又は増加さ れてもよい。この"信頼できるRTP"は、図9におい て図示される。メディアプッシュエンジンはリアルタイ ムプロトコルを用いてRTPスタックメモリと通信す る。この場合では、第1及び第3のコンポーネントが受 信されるが、第2のコンポーネントは欠落していると仮 定する。RTPスタックメモリからの即時の否定応答信 号(NACK)が存在し、第2のペイロードが受信され、 なかったことをメディアプッシュエンジンに伝える。次 いで、上記メディアプッシュエンジンは必要とされるペ イロードを再送信し、RTPスタックメモリは、必要と されるペイロードをデータバッファメモリ内の正確な位 置に記憶する。クライアントアプリケーションは次い で、データバッファメモリから当該データを読み出す。 任意の複製されたパケットはドロップ(除去)されて、 任意の非常に遅延したパケットはまたドロップ(除去) されてもよい。

0 【0061】上述から、本発明に係る実施形態が、最善努力型ネットワーク上でストリーミングデータを伝送する分散型ネットワーク化技術を使用するメディア伝送システムアーキテクチャを提供することを理解されるであろう。サーバの複雑さはクライアント数と共に線形的に増加するので、上記アーキテクチャは容易にコンポーネント数を多く又は少なくされてもよい。従って、上記アーキテクチャは、単純性及び頑強なサービスを提供することができる、完全に分散されて密接して接続された並列アーキテクチャである。

【0062】多重記述符号化(MDC)及び多数のパス

伝送の使用によって、本発明に係る実施形態は、遅延を 生じさせる伝送の再試行技術に依存することなく、より 高いサービスの品質を提供することができる。従って、 本発明に係る一実施形態は、データ転送のための既存の リアルタイムトランスポートプロトコル (RTP) や、 セッションの管理やレートの適応などのためのリアルタ イム制御プロトコル (RTCP) と容易に協働させるこ とができる。輻輳に遭遇したとき、多重記述符号化と、 グループセッションの参加装置が上記グループに加えら プレゼンテーションは、伝送を中断することなく品質を 落とされる場合がある。例えば、伝送している信号は高 品質な信号(例えば、1秒当たりのフレーム数が大きい 信号)であり、輻輳によって当該高品質な信号を伝送す ることが不可能であれば、当該信号は、伝送を中断する ことなく、より低い品質の信号に落とされる。ブロード キャースト(放送)を見ている人は、このことが生じた ときには、やや品質が落ちた画像を経験するかもしれな いが、情報の伝送は中断されないであろう。ストリーム のフロー制御はまた、ネットワークの輻輳が一旦検出さ 20 れると、上記輻輳を除去する又は低減するために、これ らの同一のメカニズムによって制御可能である。

【0063】本発明に係る一実施形態はそれゆえ、理論 的には、映像及び音声のストリーミングデータと同様に マルチメディア選択物の伝送に適している。本発明に係 る実施形態は、多数のビットレートのデータストリーム を容易にサポートすることができ、固定ビットレート及 び変動ビットレートの両方でサービスを提供することが、 できる。

【0064】本発明に係る実施形態が、好ましい実施形 30 態で記述されてきた一方で、本発明に係る実施形態が添 付の特許請求の範囲によって本発明に係る実施形態の概 念から離れることなく、変形例及び変更例を形成するこ とが可能であることは理解されるであろう。

[006.5]

【発明の効果】以上詳述したように、本発明に係る請求 項1記載の分散型メディア伝送システムによれば、マル チキャースティングネットワーク上でメディア選択物を メディアクライアントに伝送する分散型メディア伝送シ ステムであって、上記分散型メディア伝送システムは、 上記ネットワークを介してアクセス可能な複数のメディ アプッシュエンジンと、上記ネットワークを介してアク セス可能な許可制御システムとを備え、上記複数のメデ ィアプッシュエンジンはそれぞれ、伝送に利用可能な上 記メディア選択物を表すストリーミングデータを記憶す る関連したメディア記憶ユニットを有し、上記メディア 記憶ユニットは、上記ストリーミングデータをサブスト リームのコンポーネントの非階層的集合として記憶する ように構成され、上記サブストリームのコンポーネント

数が多くなるにつれて、再構築されるストリームの品質 が高くなるように、すべてのコンポーネントの個数より 少ない個数のコンポーネントから1つの再構築されるス トリームに再構成されることが可能であり、上記許可制 御システムは、上記各メディアプッシュエンジンによる 伝送に利用可能なメディア選択物の識別子を記憶するカ タログを含み、上記許可制御システムは、メディアクラ イアントからの与えられたメディア選択物に対する要求 に応答して、上記メディアクライアントと、伝送するた れる又は上記グループから排除される方法との原因で、 10 めに利用可能な上記与えられたメディア選択物を有する 上記複数のプッシュエンジンの少なくとも一部との間の マルチキャーストグループセッションを開放するように 動作し、これによって、上記マルチキャーストグループ セッションに参加する複数のメディアプッシュエンジン の各々は、上記与えられたメディア選択物に対応するサ プストリームのコンポーネントを、上記メディアクライ アントに伝送して上記メディアクライアントによって再 構成されるように、上記ネットワークに供給する。従っ て、上記複数のメディアプッシュエンジンからのサブス トリームのコンポーネントの非階層的集合を用いてスト リームを通信し、上記許可制御システムによって上記メ ディアクライアント及び上記メディアプッシュエンジン を制御することによって、遅延を生じさせる伝送の再試 行(リトライ)技術に依存することなく、より高いサー ビスの品質でリアルタイムにメディア選択物や音声及び /又は映像などのマルチメディアデータを伝送すること ができる。

> 【0066】また、請求項2記載の分散型メディア伝送 システムにおいては、請求項1記載の分散型メディア伝 送システムにおいて、上記許可制御システムは、上記複 数のメディアプッシュエンジン間の対話によって少なく とも一部で画成された分散型システムである。従って、 上記複数のメディアプッシュエンジンからのサブストリ ームのコンポーネントの非階層的集合を用いてストリー ムを通信し、上記許可制御システムによって上記メディ アクライアント及び上記メディアプッシュエンジンを制 御することによって、遅延を生じさせる伝送の再試行 (リトライ) 技術に依存することなく、より高いサービ スの品質でリアルタイムにメディア選択物や音声及び/ 又は映像などのマルチメディアデータを伝送することが できる。

【0067】さらに、請求項3記載の分散型メディア伝 送システムにおいては、請求項1記載の分散型メディア 伝送システムにおいて、上記複数のメディアプッシュエ ンジンは異なる通信パスを介して上記ネットワークと通 信する。従って、上記複数のメディアプッシュエンジン からのサブストリームのコンポーネントの非階層的集合 を用いてストリームを通信し、上記許可制御システムに よって上記メディアクライアント及び上記メディアプッ の非階層的集合は、再構成に用いられるコンポーネント 50 シュエンジンを制御することによって、遅延を生じさせ

る伝送の再試行(リトライ)技術に依存することなく、 より高いサービスの品質でリアルタイムにメディア選択 物や音声及び/又は映像などのマルチメディアデータを 伝送することができる。

【0068】また、請求項4記載の分散型メディア伝送 システムにおいては、請求項1記載の分散型メディア伝 送システムにおいて、上記ネットワークは、最善努力伝 送サービスを提供するコネクションレスネットワークで ある。従って、上記複数のメディアプッシュエンジンか らのサブストリームのコンポーネントの非階層的集合を 10 用いてストリームを通信し、上記許可制御システムによ って上記メディアクライアント及び上記メディアプッシ ュエンジンを制御することによって、遅延を生じさせる 伝送の再試行(リトライ)技術に依存することなく、よ り高いサービスの品質でリアルタイムにメディア選択物 や音声及び/又は映像などのマルチメディアデータを伝 送することができる。

【0069】さらに、請求項5記載の分散型メディア伝 送システムにおいては、請求項1記載の分散型メディア 伝送システムにおいて、上記ネットワークは、インター 20 ネットである。従って、上記複数のメディアプッシュエ ンジンからのサブストリームのコンポーネントの非階層 的集合を用いてストリームを通信し、上記許可制御シス テムによって上記メディアクライアント及び上記メディ アプッシュエンジンを制御することによって、遅延を生 じさせる伝送の再試行(リトライ)技術に依存すること なく、より高いサービスの品質でリアルタイムにメディ ア選択物や音声及び/又は映像などのマルチメディアデ ータを伝送することができる。

【0070】また、請求項6記載の分散型メディア伝送 30 システムにおいては、請求項1記載の分散型メディア伝 送システムにおいて、上記マルチキャーストグループセ ッションに参加する上記メディアクライアント及び上記 複数のメディアプッシュエンジンは、データの転送のた めにリアルタイムトランスポートプロトコル (RTP) を使用する。従って、上記複数のメディアプッシュエン ジンからのサブストリームのコンポーネントの非階層的 集合を用いてストリームを通信し、上記許可制御システ ムによって上記メディアクライアント及び上記メディア プッシュエンジンを制御することによって、遅延を生じ 40 させる伝送の再試行 (リトライ) 技術に依存することな く、より高いサービスの品質でリアルタイムにメディア 選択物や音声及び/又は映像などのマルチメディアデー タを伝送することができる。

【0071】さらに、請求項7記載の分散型メディア伝 送システムにおいては、請求項1記載の分散型メディア 伝送システムにおいて、上記マルチキャーストグループ セッションに参加する上記メディアクライアント及び上 記複数のメディアプッシュエンジンは、セッションの管 理のためにリアルタイム制御プロトコル(RTCP)を 50 って、上記複数のメディアプッシュエンジンからのサブ

使用する。従って、上記複数のメディアプッシュエンジ ンからのサブストリームのコンポーネントの非階層的集 合を用いてストリームを通信し、上記許可制御システム によって上記メディアクライアント及び上記メディアプ ッシュエンジンを制御することによって、遅延を生じさ せる伝送の再試行 (リトライ) 技術に依存することな く、より高いサービスの品質でリアルタイムにメディア 選択物や音声及び/又は映像などのマルチメディアデー タを伝送することができる。

【0072】また、請求項8記載の分散型メディア伝送 システムにおいては、請求項1記載の分散型メディア伝 送システムにおいて、上記サプストリームのコンポーネ ントの少なくとも一部は、幾つかのメディアプッシュエ ンジンにわたって複製される。従って、上記複数のメデ ィアプッシュエンジンからのサブストリームのコンポー ネントの非階層的集合を用いてストリームを通信し、上 記許可制御システムによって上記メディアクライアント 及び上記メディアプッシュエンジンを制御することによ って、遅延を生じさせる伝送の再試行(リトライ)技術 に依存することなく、より高いサービスの品質でリアル タイムにメディア選択物や音声及び/又は映像などのマ ルチメディアデータを伝送することができる。

【0073】さらに、請求項9記載の分散型メディア伝 送システムにおいては、請求項1記載の分散型メディア 伝送システムにおいて、上記サブストリームのコンポー ネントの少なくとも一部は、第1のメディアプッシュエ ンジンと第2のメディアプッシュエンジンとにわたって 複製され、ここで上記分散型メディア伝送システムはさ らに、輻輳取扱システムを備え、上記輻輳取扱システム は、上記第1のメディアプッシュエンジンと上記第2の メディアプッシュエンジンのうちの1つを輻輳の原因と して識別し、上記マルチキャーストグループセッション に参加するように、上記第1のメディアプッシュエンジ ン及び上記第2のメディアプッシュエンジンの他のメデ ィアプッシュエンジンを自動的に呼び出す。従って、上 記複数のメディアプッシュエンジンからのサブストリー ムのコンポーネントの非階層的集合を用いてストリーム を通信し、上記許可制御システムによって上記メディア クライアント及び上記メディアプッシュエンジンを制御 することによって、遅延を生じさせる伝送の再試行(リ トライ)技術に依存することなく、より高いサービスの 品質でリアルタイムにメディア選択物や音声及び/又は 映像などのマルチメディアデータを伝送することができ る。

【0074】また、請求項10記載の分散型メディア伝 送システムにおいては、請求項9記載の分散型メディア 伝送システムにおいて、再構成の前にサブストリームの コンポーネントを記憶する、上記メディアクライアント に関連するデータバッファシステムをさらに備える。従 ストリームのコンポーネントの非階層的集合を用いてス トリームを通信し、上記許可制御システムによって上記 メディアクライアント及び上記メディアプッシュエンジ ンを制御することによって、遅延を生じさせる伝送の再 試行(リトライ)技術に依存することなく、より高いサ ービスの品質でリアルタイムにメディア選択物や音声及 び/又は映像などのマルチメディアデータを伝送するこ とができる。

【0075】さらに、請求項11記載の分散型メディア 伝送システムにおいては、請求項1記載の分散型メディ 10 ア伝送システムにおいて、上記許可制御システムはさら に、上記メディアクライアントからのマルチキャースト グループセッションを終了させる要求に応答して、上記 マルチキャーストグループセッションに参加するすべて のメディアプッシュエンジンに対して上記マルチキャー ストグループセッションを終了させることを指示するよ うに、動作する。従って、上記複数のメディアプッシュ エンジンからのサブストリームのコンポーネントの非階 層的集合を用いてストリームを通信し、上記許可制御シ ステムによって上記メディアクライアント及び上記メデ 20 ィアプッシュエンジンを制御することによって、遅延を 生じさせる伝送の再試行(リトライ)技術に依存するこ となく、より高いサービスの品質でリアルタイムにメデ ィア選択物や音声及び/又は映像などのマルチメディア データを伝送することができる。

【0076】また、請求項12記載の分散型メディア伝 送システムにおいては、請求項1記載の分散型メディア 伝送システムにおいて、上記許可制御システムは、マル チキャーストグループセッションを呼び出すために使用 されるマルチキャーストセッションアドレスのプールを 30 保持する許可制御ユニットを含み、ここで、上記許可制 御ユニットは、上記マルチキャーストグループセッショ ンによる使用のために、上記プールから選択されて指定 されたマルチキャーストセッションアドレスを割り当て る。従って、上記複数のメディアプッシュエンジンから のサブストリームのコンポーネントの非階層的集合を用 いてストリームを通信し、上記許可制御システムによっ て上記メディアクライアント及び上記メディアプッシュ エンジンを制御することによって、遅延を生じさせる伝 送の再試行(リトライ)技術に依存することなく、より 40 高いサービスの品質でリアルタイムにメディア選択物や 音声及び/又は映像などのマルチメディアデータを伝送 することができる。

【0077】さらに、請求項13記載の分散型メディア 伝送システムにおいては、請求項12記載の分散型メデ ィア伝送システムにおいて、上記許可制御ユニットは、 上記メディアクライアントからのマルチキャーストグル ープセッションを終了させる要求に応答して、上記指定 されたマルチキャーストセッションアドレスを上記プー ルに戻すように、さらに動作する。従って、上記複数の 50 RTPアーキテクチャがIPを基礎とするシステムにど

メディアプッシュエンジンからのサブストリームのコン ポーネントの非階層的集合を用いてストリームを通信 し、上記許可制御システムによって上記メディアクライ アント及び上記メディアプッシュエンジンを制御するこ とによって、遅延を生じさせる伝送の再試行(リトラ イ)技術に依存することなく、より高いサービスの品質 でリアルタイムにメディア選択物や音声及び/又は映像 などのマルチメディアデータを伝送することができる。

【0078】また、請求項14記載の分散型メディア伝 送システムにおいては、請求項12記載の分散型メディ ア伝送システムにおいて、上記メディアクライアント及 び上記複数のメディアプッシュエンジンは、上記許可制 御ユニットを含むことなく、フロー制御メッセージを変 更する上記マルチキャーストグループセッションに参加 する。従って、上記複数のメディアプッシュエンジンか らのサブストリームのコンポーネントの非階層的集合を 用いてストリームを通信し、上記許可制御システムによ って上記メディアクライアント及び上記メディアプッシ ュエンジンを制御することによって、遅延を生じさせる 伝送の再試行 (リトライ) 技術に依存することなく、よ り高いサービスの品質でリアルタイムにメディア選択物 や音声及び/又は映像などのマルチメディアデータを伝 送することができる。

【0079】さらに、請求項15記載の分散型メディア 伝送システムにおいては、請求項1記載の分散型メディ ア伝送システムにおいて、上記メディアクライアント と、上記マルチキャーストグループセッションに参加す るすべてのメディアプッシュエンジンとの間に、リアル タイムのストリームコンポーネントデータを含むデータ グラムのユニキャーストのフローが存在する。従って、 上記複数のメディアプッシュエンジンからのサブストリ ームのコンポーネントの非階層的集合を用いてストリー ムを通信し、上記許可制御システムによって上記メディ アクライアント及び上記メディアプッシュエンジンを制 御することによって、遅延を生じさせる伝送の再試行 (リトライ) 技術に依存することなく、より高いサービ スの品質でリアルタイムにメディア選択物や音声及び/ 又は映像などのマルチメディアデータを伝送することが できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の好ましい実施形態を図示するネット ワーク図である。

2つの異なるデータストリーム (X及びY) 【図2】 が非階層的な多重記述符号化を用いてどのようにネット ワークにわたって分散されるかをより詳細に示すネット ワーク図である。

本実施形態で用いられる多重記述符号化(M DC)の一実施形態を示すブロック図である。

【図4】 TCP/IPアーキテクチャを示し、かつ、

のように組み込まれるかを示す階層図である。

【図5】 リアルタイムプロトコル (RTP) に従った パケットフォーマットをより詳細に図示するフォーマッ ト図である。

【図6】 本実施形態による呼び出し許可及びセッション管理を示すネットワーク図である。

【図7】 マルチキャースティング I Pネットワーク14上のメディアプッシュエンジン12とマルチメディアクライアント16との間の情報の流れをより詳細に示すネットワーク図である。

【図8】 図1のマルチキャースティング I Pネットワーク 14上においてソースコンポーネントサーバの再分散処理を図示するネットワーク図である。

【図9】 リアルタイムプロトコル (RTP) がそれの 信頼性を増大させるようにどのように変更されるかを示

すプロトコル図である。

【符号の説明】

10…分散型ネットワークマルチメディアシステム、

12, 12a, 12b, 12c, 12d, 12e…メディアプッシュエンジン、

14…IPマルチキャースティングネットワーク、

16, 16a, 16b…マルチメディアクライアント、

18…許可制御ユニット、

20…カタログサービスシステム、

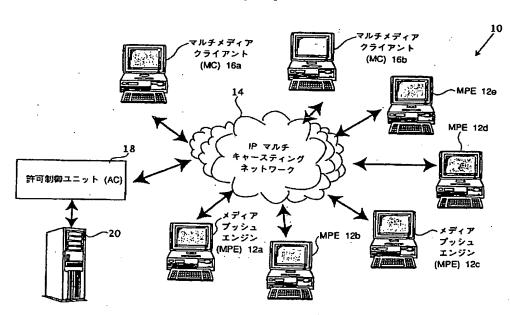
10 30, 32, 34, 36, 38…エンティティ、 40…スプリッタ、

51, 52, 53…低域通過フィルタ、

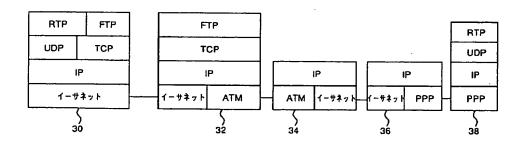
61, 62, 63…ダウンサンプラ、

71, 72, 73…クロック発生器。

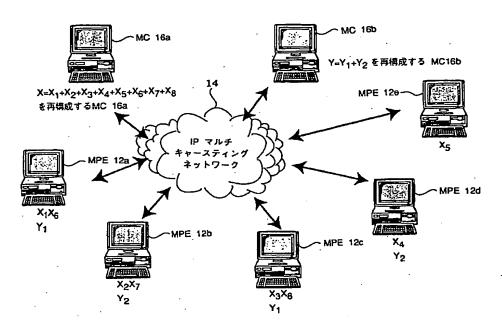
【図1】



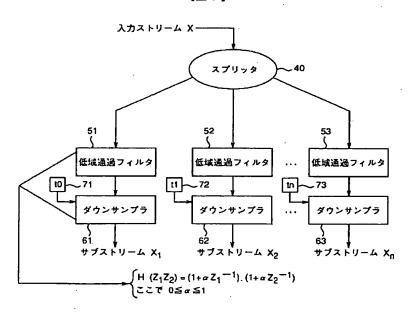
【図4】



【図2】

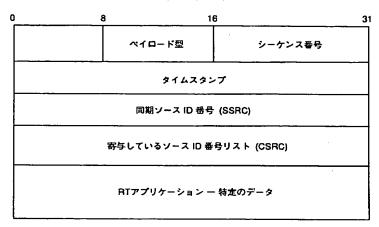


【図3】

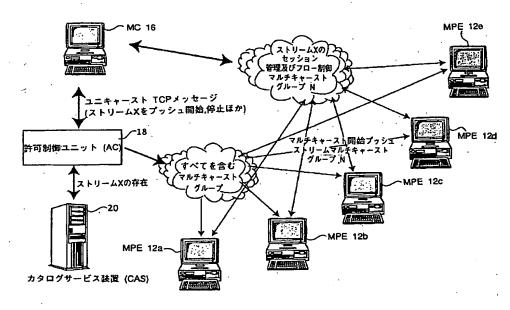


【図5】

パケットフォーマット



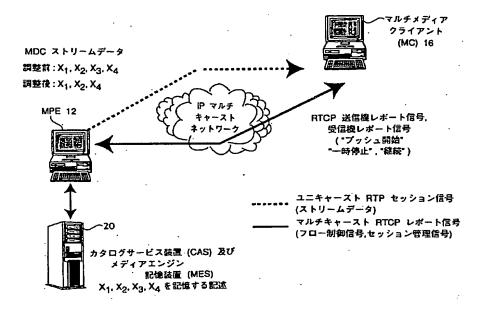
【図6】



【図9】

	RTP			
	{第1のコンポーネント, 欠落 , 第3のコンポーネント}			
RTP メディアプッシュ エンジン (MPE)	NACK (第2のコンポーネント) (デッドラインタイム)	RTP スタックメモリ	データバッファ メモリ	クライアント アプリケーション
	RTP (第2のコンポーネント)			·

【図7】



[図8]

